COMMUNICATION MANAGEMENT APPARATUS OF IMAGE FORMING NETWORK

Patent number:

JP7325513

Publication date:

ate: 1995-12-12

Inventor:

YAMASHITA YUJI; NAGIRA JIRO; HASHIMOTO

YASUHIRO; INENAKA HIROYUKI; MASAI KATSUNORI

Applicant: MITA INDUSTRIAL CO LTD

Classification:

- international:

G03G21/00; G06F13/00; H04L12/40; H04M11/00;

H04N1/32

- european:

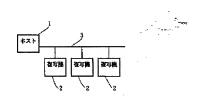
Application number: JP19940118814 19940531

Priority number(s): JP19940118814 19940531

Report a data error here

Abstract of JP7325513

PURPOSE:To realize efficient communication management of an image forming network. CONSTITUTION: This communication management apparatus is a communication management apparatus of the image forming network having plural copying machines 2, a host computer 1 and public wirings 3 for connecting these copying machines 2 to a host computer 1. Time slots allotted to one or each of the plural copying machines 2 are prepd. as the time zones for making access to the host computer 1. The time slots are set in duration in accordance with the max, errors predicted in the internal clocks of the allotted copying machines 2, the max, connecting time predicted to be required for circuit connection. the max, communication time predicted to be required for communication and the number of units of the allotted copying machines. The conving machines 2 execute the access to the host computer 1 within the allotted time slots.



9.1	(ムスロ:	٠,	ı	2	3	4	5	В	予備
#1	当時	BH	8.5	85	85	8 5	8 5	85	8 5
峲	¥	數	5	2	2	2	2	2	0

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平7-325513

(43)公開日 平成7年(1995)12月12日

最終質に続く

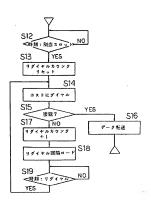
(51) Int.Cl. ⁶		識別記号	庁内整理番号	ΡI			技術表示箇所
G 0 3 G	21/00	396					
G06F	13/00	351 C	7368-5E				
H04L	12/40						
H 0 4 M	11/00	302					
				HO4L 11/00	3	3 2 1	
			con-traction	diction of the over on the a	01 (A 0 707	MI AN DELLA COLI A

審査請求 未請求 請求項の数4 OL (全 9 頁) 最終頁に続く

(21) 出願番号	特顯平6-118814	(71) 出頭人	000006150			
			三田工業株式会社			
(22) 出願日	平成6年(1994)5月31日	大阪府大阪市中央区玉造1丁目2番28号				
		(72)発明者	山下 裕司			
			大阪市中央区玉造1丁目2番28号 三田工			
			業株式会社内			
		(72)発明者	柳楽 二郎			
			大阪市中央区玉造1丁目2番28号 三田工			
			菜株式会社内			
		(72)発明者	橋本 康弘			
			大阪市中央区玉造1丁目2番28号 三田工			
			菜株式会社内			
		(74)代理人	弁理士 松本 武彦 (外2名)			

(54) [発明の名称] 画像形成ネットワークの通信管理装置 (57) [要約]

【目的】 画像形成ネットワークにおいて、効率の良い 通信管理を実現する。



【特許請求の範囲】

【請求項1】複数の画像形成装置と、管理装置と、前配 画像形成装置及び前配管理装置を接続する通信回線とを 備え、

割り当てられた画像形成装配の内部時計に予測される最大 大誤差。回線接続に要すると予測される最大接続時間。 通信に要すると予測される最大通信時間及が創当てられ る画像形成装置の台数とに基づいて長さが設定されるタ イムスロットを、1または微数の画像形成装置値に前記 管理装置にアクセスを行う時間帯として割当てを行うス ロット割当で手段と、

前配スロット割当て手段で割当てられたタイムスロット 内で、前記画像形成装度から前記管理装置へのアクセス を実行させるアクセス手段と、を備える画像形成ネット ワークの満信管理装置。

【館水項 21 前記画像形成核優が前記管理装履へのアク セス時に、前記管理装置の通節中を検出した際の次回ア セス時間を管理するリダイヤル時間管理手段をさらに 備え、前記でクセス手段が前記次回アクセス時間に基づ いて、前記順像形成装置から前記管理装置へのアクセス を再実行させる、前来項1に記載の画像形成ネットワー クの通信管理装置。

【請求項 3】前記スロット割り当て手段が、画像形成装置の割当てが無い予備スロットをさらに用意し、前記画 他形成装置が割り当てられた前配タイムスロット内でア クセスできなかった場合には、前配予備スロット内で前 配画像形改装優から前配管理装置へのアクセスを実行さ せる、請求項 1または2に記載の画像形成ネットワーク の通信管理装置。

【請求項4】複数の画像形成装置と、管理装置と、前記 画像形成装置及び前記管理装置を接続する通信回線とを 備き

前配管理装置にアクセスを行う時間帯が前配各画像形成 装置に割当てられたタイムスロットと、割当てのない予 備スロットとを用意するスロット割当て手段と、

前記頭像形成装置が前記管理装置へのアクセス時に、前 記管理装置の通話中を検出した際の次回アクセス時間を 前記割り当てられたタイムスロット内及びこのタイムス ロットより後に用意された予備スロットにわたって管理 セスリダイナル時間管理手段と、

前記スロット割当て手段で割当てられた前記タイムスロット内で、前配画像形成装置から前記管理装置へのアクセスを実行させ、前記管理装置の通話中を検出した際には、前記次ロアクセス時間によっかに前記面優形成装置から前記管理装置へのアクセスを実行させるアクセス手段と、を備えた画像形成ネットワークの通信管理装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、画像形成ネットワーク の通信管理装置、特に、複数の画像形成装置と、管理装 置と、画像形成装置及び管理装置を接続する通信回線と を備えた画像形成ネットワークの通信管理装置に関す る。

[0002]

【従来の技術】公衆回線を用いて複数の核写機 (画像於 成装置の一例) を管理する画像形成ネットワークシステ ムが、複写機の線輸データを一括管理するために用いら れている。そこでは、全複写機の線輸データが公衆回機 を介してセンターのホストコンピュータに送信され、ホ ストコンピュータで管理される。送信方式としては、セ ンターのホストコンピュータ側から各項写機を呼び出す センター発呼方式と、各項写機側からホストコンピュータ を呼び出す塊末発呼方式の2種類がある。

[0003]センター発呼方式の場合は、ホストコンピュータ側が全視写現を超次呼び出して効率的にデータの収集を行うことが可能である。しかしながら、この場合には、各核写機側に専用回線を備えている必要があるという問題がある。即ち、他の遺信装置(たとえばファクシミリ)と被写機とで回線を併用することができないという問題がある。

[0004] 燃末発呼方式の場合は、彼冬機用に専用回線を設けなくても(例えば、ファクショリ素置等の通信装置と回線を使用している場合でも)、ホストコンピュータと複写機との間で通信を行うことが可能である。しかしながら、他の複写機または他の端末とホストコンピーニータとが通信している間は、その回線に割り込めないという問題がある。

【0005】このため、端末寒呼方式の場合には、予め 養質等機制に逆信時間を制り当てることで、全種写機間 でホストコンピュータとの通信時間が重値しないように している、端末発呼方式では、複写機の接動時に発生す る異常の処理を行う必要の無いを間の扱られた時間帯 に、各複写機の接動データを定期的にホストコンピュー タに送信するのが一般的である。この扱られた時間帯の で、多数の画態の成装筐のの影響データを効果と管理す るため、ホストコンピュータの処理時間をタイムスコットに分割し、各様写機でのクイムスコットに割り当て ることが行われている。

[0006] 名複写機は、割り当てられたタイムスロット内で、ホストコンピュータと通信を行うことが好ましい。しかしながら、実際には各面像形成装置の内部時計には誤差が存在し、また回機接続に要する接続時間が一定でないために、設定されたタイムスロット内で通信が終了しない場合がある。さらに、他の通信機器による割り込み通信によって、割り当てられたタイムスロット内での通信が不可能となる場合と出てくる。

[0007] 通信不能の場合には、複写機はリダイヤル を行うので、他の複写機に割り当てられた次のタイムス ロット内に送信時的な食い込むことがある。この場合に は、次のタイムスロットに割り当てられた複写機がホス

トコンピュータを呼び出しても、ホストコンピュータが 先の複写機と通信中であるため、通信できなくなる。時 間的に後のタイムスロットに割り当てられた複写機によ る通信が先の複写機の通信の遅延によって阻害される現 象は、次々と後の複写機に波及し、各複写機により端末 回線が長時間占有される結果となる。

【0008】しかも、リダイヤルの間隔が短いほど回線 接続の可能性が高くなるが、JATEの規格により3分 間に3回までのリダイヤルしか認められていない。この ため、リダイヤル不能の期間中に他の複写機がホストコ ンピュータへのアクセスを行うと、当該複写機は長時間 にわたってリダイヤルを繰り返す結果となる。

[0009] 【発明が解決しようとする課題】本発明の目的は、画像 形成ネットワークにおいて、効率の良い通信管理を実現

することにある。本発明の他の目的は、専用回線を不要 とし、イニシャルコストを低減することにある。

[0010]

7

【課題を解決するための手段】本発明に係る通信管理装 **霞は、複数の画像形成装置と、管理装置と、画像形成装** 個及び管理装置を接続する通信回線とを備えた画像形成 ネットワークの通信管理装置である。この通信管理装置 は、スロット割当て手段とアクセス手段とを備えてい **る**ご

【0011】スロット割当て手段は、割当てられた画像 形成装置の内部時計に予測される最大誤差、回線接続に 要すると予測される最大接続時間、通信に要すると予測 される最大通信時間及び割当てられる画像形成装置の台 数とに基づいて長さが設定されるタイムスロットを、1 または複数の画像形成装置毎に管理装置にアクセスを行 う時間帯として割当てを行う。アクセス手段は、スロッ ト割当て手段で割当てられたタイムスロット内で、画像 形成装置から管理装置へのアクセスを実行させる。

【0012】ここで、画像形成装置が管理装置へのアク セス時に管理装置の通話中を検出した際の次回アクセス 時間を管理するリダイヤル時間管理手段をさらに設け、 アクセス手段が次回アクセス時間に基づいて、画像形成 装置から管理装置へのアクセスを再実行させるように構 成することも可能である。また、スロット割当て手段 が、画像形成装置の割当ての無い予備スロットをさらに 用意し、画像形成装置が割当てられたタイムスロット内 でアクセス出来なかった場合に、予備スロット内で画像 形成装置から管理装置へのアクセスを実行させるように 構成することも可能である。

【0013】また本発明に係る通信管理装置は、スロッ ト割当て手段と、リダイヤル時間管理手段と、アクセス 手段とを備えている。ここではスロット割当て手段は、 管理装置にアクセスを行う時間帯が画像形成装置に割当 てられたタイムスロットと、割当ての無い予備スロット とを用意する。リダイヤル時間管理手段は、画像形成装 置が管理装置へのアクセス時に、管理装置の通話中を検 出した際の次回アクセス時間を割り当てられたタイムス ロット内及びこのタイムスロットより後に用意された予 備スロットにわたって管理する。アクセス手段は、スロ ット割当て手段で割当てられたタイムスロット内で、面 像形成装置から管理装置へのアクセスを実行させ、管理 装置の通話中を検出した場合には、次回アクセス時間に 基づいて画像形成装置から管理装置へのアクセスを実行 させる。

[0014]

【作用】本発明では、スロット割当て手段が、1又は複 数の画像形成装置毎に管理装置にアクセスを行う時間帯 としてタイムスロットの割当てを行う。このタイムスロ ットは、割当てられた画像形成装置の内部時計に予測さ れる最大誤差、回線接続に要すると予測される最大接続 時間、通信に要すると予測される最大通信時間及び割当 てられる画像形成装置の台数に基づいて長さが設定され る。アクセス手段は、各画像形成装置の割当てられたタ イムスロット内で、その画像形成装置から管理装置への アクセスを実行させる。この結果各画像形成装置は割当 てられたタイムスロット内で管理装置へのアクセスを行 うこととなる。タイムスロットは内部時計の最大誤差。 回線接続に要する最大接続時間、最大通信時間及び割当 てられる画像形成装置の台数に基づいて長さが設定され ており、効率の良い通信管理が可能であるとともに、j ***** ATE等のリダイヤルの回数の規定条件を満たすことが 可能となる。

【0015】画像形成装置が管理装置へのアクセス時に 管理装置の通話中を検出した際の次回アクセス時間をリ ダイヤル時間管理手段により管理するように構成した場 合には、タイムスロットに複数の画像形成装置が割当て られている場合においても、通信管理を効率良く行うこ とが可能である。スロット割当て手段により画像形成の 割当ての無い予備スロットをさらに用意した場合には、 画像形成装置が割当てられたタイムスロット内でアクセ ス出来なかった場合には、この予備スロットを利用して 管理装置と通信が可能であるため、後のタイムスロット に割当てられた画像通信装置の通信を阻害することがな く、各画像形成装置による端末回線の専有が軽減され

【0016】スロット割り当て手段により、管理装置に アクセスを行う時間帯が各画像形成装置に割り当てられ たタイムスロットと割り当てのない予備スロットとを用 意し、リダイヤル時間管理手段が、画像形成装置が管理 装置の通信中を検出した際の次回アクセス時間を、割り 当てられたタイムスロット内及びこのタイムスロットの 後に用意された予備スロットにわたって管理するように 構成した場合は、画像形成装置が割り当てられたタイム スロット内で管理装置へのアクセスができなかった場合 も、予備スロットを利用して管理装置への通信が可能と

なり、他の画像形成装置のアクセスを阻害することな く、端末回線の専有が軽減される。 【0017】

【実施例】本発明の一実施例が採用された顕像形成ネットワークを示す図1において、ホストコンピュータ1と 複数の複準機とは、公衆回顧3を介してネットワーク 状に接続されている。ホストコンピュータ11は、各種を機 2の修働・アクト1は図とに示すように、中央演算処理 にくりり 4を有している。CPU4には、各種ゲークを一時的に格納するRAM5と、処理用プログラントの人間が表しましました。こちにCPU4には、データを入出力するための入出力が1が接続されている。さらにCPU4には、装売用のCRT8、入力用のキーボード9、外部配慮とが接続されている。このでは「は、大力の人力が開発されている。こちにCPU4には、装売用のCRT8、入力用のキーボード9、外部配慮とののインシーフェイスを個人ており、モデム(図所せず)を介して公衆回線3(図1)に接続される。

【0018】ホストコンピュータ1のRAM5内には、 ホストコンピュータ1と各複写機2とが定期的に通信を 行う時間帯テーブルが、タイムスロットテーブルとして 格納されている。このタイムスロットテーブルは、たと えば図4に示すように構成される。この例では、定期的 な通信が行われる夜の時間帯において、各複写機2がホ ストコンピュータ1にアクセスする時間帯として第1~ 第6タイムスロットが割り当てられており、第6タイム スロットの後に予備スロットが割り当てられている。 【0019】第1から第6のタイムスロットには、各々 2つの複写機2が割当てられている。第1から第6のタ イムスロットは、(複写機2の内部時計に予測される最 大課差)+(回線接続に要すると予測される最大接続時 間+通信に驱すると予測される最大通信時間) * (割当 てられる複写機2の台数)+ (回線接続に要すると予測 される最大接続時間) の長さに設定されている。ここで は、各複写機2の内部時計の誤差を15秒未満、各複写 機2がホストコンピュータ1に通信する際の回線接続時 間を10秒未満、通信中の回線専有時間を20秒と想定 して、各タイムスロットの長さは85秒に設定されてい

[0020]第6スロットに割当てられた複写機2が外 部時計の観差が最大で、かつ3回目のダイヤル時にホス トコンピータ1、のアクセスが成功した場合、通信が終 了する時間は予備スロットの開始時刻から20秒後であ る。割当てられたダイムスロット内でのアクセスが出来 なかった複写機2が、この予備スロット内で確実にホー トコンピュータ1へのアクセスを行うためには、予備ス ロット開始時刻から20秒後にダイヤルを行う必要があ る。割当でられたダイムスロット内でのアクセスが出来 なかった複写機2の内部時計に予測される最大誤差を 成すると、予備スロットの現さは、「予備スロットの関 始時刻からアクセスを開始するまでの時間間隔) + (複 写機2の内部時計に予測される最大線差) + (回線接続 に要すると予測される最大接続時間) + (通信に要する と予測される最大通信時間) となり、65秒に設定する ことができる。

【0021】ホストコンピュータ1のROM6に記憶された処理用プログラムには、複写機2の稼輸データの他な 解に関して図るに示すような処理が含まれている。ここではまず、定期的な通信が行われる夜の時間帯において、ホストコンピュータ1の处理時間を所定の時間に対して、ホストコンピュータ1の处理時間を所定の時間に対して、ホストコンピュータ1の处理時間を所定の時間に、アクセスを実行させる複写機2を割り当て、同時に複写機2が割り当てられたタイムスロット内にアクセスできなかった場合に、アクセスを実行させるタイムスロットのにアクセスできなかった場合に、アクセスを実行させるタイムスロットの場合がない予備スロットとして設定する(ステップS2)。さらに、各複写機2に割り当てられたタイムスロット及び予備スロットの時間帯を、各複写機2に次衆回線3を介して送信する(ステップS3)。

【0022】ホストコンピュータ1へのアクセス時に回 線ビジーを検出した時のリダイヤル間隔は、その複写機 が割当てられたタイムスロットとダイヤル回数に応じて 図6のように設定されている。各複写機2は、1回目及 び2回目のダイヤルでホストコンピュータ1の回線ビジ ーを検出した場合、同一タイムスロット内で次のリダイ *** ヤルが可能である。したがって、回線ビジーの原因が同 一タイムスロットに割当てられている複写機2によるも のと考えて、この通信が終了すると予測される20秒後 にリダイヤルを行うように設定する。3回目のアクセス 時に回線ビジーを検出した場合は、割当てられたタイム スロットを超えて次のリダイヤルを行う必要がある。こ のときは、1番近い予備スロット内でリダイヤルを実行 させるように設定している。したがって、第1スロット に割当てられている複写機2が3回のダイヤルでホスト コンピュータ1へのアクセスができなかった場合には、 このタイムスロット開始時刻から510秒後に用意され ている予備スロットにおいてリダイヤルの実行を行う。 但し第6スロットに割当てられた複写機2による最大ア クセス時間は予備スロット内に20秒間ずれ込んでいる ため、これを考慮してタイムスロット開始時刻から53 〇秒後にリダイヤルを行うように設定している。同様に して、第2スロットに割当てられた複写機が3回のダイ ヤルでホストコンピュータ1へのアクセスが出来なかっ た場合にはスロット開始時刻から445秒後にリダイヤ ルを行うように設定している。以下同様にして第3スロ ット、第4スロット、第5スロットに割当てられている 複写機が3回のダイヤルでホストコンピュータ1へのア クセスが出来なかった場合には、それぞれ360秒後、 270秒後、190秒後にリダイヤルを行うように設定 している。第6スロットに割当てられている複写機2が

3回のダイヤルでホストコンピュータ1へのアクセスが 出来なかった場合には、この第6スロットの直後に用意 されている予備スロット内でリダイヤルを行うと、JA TEの規格を満たすことが出来なくなる。したがつて、 さらに次の予備スロットにおいてリダイヤルを行うよう に設定している。すなわら、第6スロットに割当てられ ている複字機が3回のダイヤルでホストコンピュータ1 へのアクセスが出来なかった場合には、タイムスロット 開始時刻から680秒後にリダイヤルを行うように設定 している。

【0023】さらに予備スロット内でのリダイヤルでホストコンピュータ1にアクセスが出来なかった場合に は、575秒後に用意されているらに次の予備スロット内においてリダイヤルを行うこととなる。したがって 各スロットに割当てられている複写機 2が4回以上のダイナルでホストコンピュータ1へのアクセスが出来なかった場合には、前回のダイヤル時から575秒後にリダイヤルを行うように設定している。この後、談当する時間帯に超更視2からのアクセスを受け付ける (ステップ S4)。

【0024】 植写機 2には、図3に示すように、制御部 1 が設けられている。影響部11は、CPU、RA M、ROM、を電ドライ/及び各種10を含むマイクロ コンピュータシステムで構成されている。影響第11に は、複写機2の操作パネルに設けられる入力キー部12 及び表示部13が接続されている。また影響部11には 記憶部14には、ホストコンピュータ1によって割当て られたタイムスロット番号及びリダイヤルを行う時間前 顕等が格輪さん。さらに影響第11に、S232 C等のインターフェイスを含む入出力部115が接続さ れている。入出力部15は、モデム(図示せず)を介し て公余回線3(図1)に接続される。

【0025】 植写機2の劇劇館11に配憶された処理用 プログラムには、複写機2の稼働データの収集に関して 図7に示すような処理が含まれている。ステップS12 において、複写機2の内部時計の時刻が削当てられたタ イムスロット開始時刻になったか否かを削がする。タイ イムスロット開始時刻になったと判断すると、ステップS 13に移行する。ステップS13では、RAM内のリダ イヤルカウンタをリセットする。更に、ステップS14 において、複写機2は接続されているモデムに指令を与 た、ホストコンビュータ1にダイヤルを行う。

【0026】ステップS15においてホストコンピュータ1への接続の可否を判断する。ホストコンピュータ1 に接続されると、複写機2は、配徳部14に配徳されて いる稼働データをホストコンピュータ1に送借する(ス テップS16)。ステップS15において、回線ピジー を検出してホストコンピュータ1に接続ができなかった 場合には、ステップS17に移行し、リダイヤルカウン タに「11を加算する。ステップS18では、配徳部1 4 に格納されているリダイヤルを行う時間関隔をリダイ ヤルカウンタの値に応じて説み出す。ステップS19で は、ステップS18で読み出したリダイヤルを行う時間 関隔に基づいて現在時刻がリダイヤルを行う時刻となっ たか否かを判断する。リダイヤルを行う時刻になった場 合にはステップS14に移行し、ホストコンピュータ1 へのダイヤルを再度行う。

【0027】次に、上述の実施例の動作の具体例を説明 する。1つのタイムスロットに割り当てられた1対の複 写機2は、設定されたタイムスロットの割り当て時間に なると、ホストコンピュータ1にアクセスを行う(ステ ップS14)。この2つの複写機2の内部時計に誤差が 全くない場合には、同時にホストコンピュータ1にアク セスすることとなる。一方の複写機2がホストコンピュ ータ1に接続されると、他方の複写機2は回線ビジーを 検出して、1つの複写機2の通信中の回線占有時間であ る20秒後にリダイヤルを行う(ステップS14)。し たがって、両復写機2の内部時計に誤差が全くなく、回 線接続時間が10秒と仮定すると、一方の複写機2がホ ストコンピュータ1にアクセスした30秒後に所定の通 信が終了し、次いで他方の複写機2がホストコンピュー タ1に回線接続して20秒間で通信が終了すれば、1つ のスロットに割り当てられた両複写機 2 が所定の通信を 終了するまでに60秒かかることとなる。 【0028】複写機2の内部時計の誤差が15秒であっ

たとすると、割り当てられたタイムスロットの開始時間 から15秒後に一方の複写機2がホストコンピュータ1 にアクセスを開始する (ステップS14)。このとき、 回線接続時間を10秒、通信時間を20秒とすると、一 方の複写機2が通信を終了するまでに45秒間かかるこ ととなる。この間、他方の複写機2は1度目のダイヤル で回線ビジーを検出し、その30秒後にリダイヤルを行 う (ステップS14)。この他方の複写機2の回線接続 時間を10秒、通信時間を20秒とすると、2つの複写 機が所定の通信を終えるまでに75秒間かかることとな る。したがって、ホストコンピュータ1に割り込み通信 がない場合には、1つのタイムスロットに割り当てられ た複写機2が所定の定期的な通信を行うためには、最小 で60秒、最大で75秒を要することとなる。1つのタ イムスロットはたとえば85秒に設定されているため、 ホストコンピュータ1に割り込み通信がない場合には、 各タイムスロットに割り当てられた複写機2はそのタイ ムスロット内でホストコンピュータ1との通信を完了す ることができる。

【0029】1つのタイムスロット内で複写機とがホス コンピュータ1にダイヤルを行ったときに、割り込み 通信等により回線ビジーを検出した場合は、2つの複写 棚2は30秒後にリダイヤルを行うことになる (ステッ ズS14)。ここで一方の複写機 2がホストコンピュー タ1にアクセスすることができた場合、この一方の複写 機2は20秒後に通信を完了する(ステップS16)。 他方の複写機2は、2度目のダイヤル時にも回線ビジー を検出するため、さらに20秒後にリダイヤルを行う (ステップS14)。このとき一方の複写機2の通信が 完了しているため、最初にダイヤルを行った時間から9 0 秒後に通信が完了することとなる。これは、各複写機 2の内部時計に誤差がなく、回線接続時間を10秒と考 えたときのことである。各複写機2の内部時計に15秒 の脚等があると規定すると、最初のダイヤル時に割り込 み通信によるビジーを検出した各複写機2は割り当てら れたタイムスロットの開始時間から45秒後にリダイヤ ルを行う(ステップS14)。このとき一方の複写機2 がホストコンピュータ1にアクセスすることができたと すると、この複写機2が通信を完了するのはタイムスロ ットの開始時間から75秒後である。他方の複写機2 は、2度目のダイヤル時に一方の複写機2による回線ビ ジーを検出し、3度目のダイヤルを行う時間がタイムス ロットの開始時間から75秒後である。ここで回線接続 に要する最大接続時間は10秒と仮定しているため、3 度目のダイヤルでホストコンピュータ1に回線が接続さ れる時間はタイムスロット開始時刻から85秒以内であ り、次のタイムスロットに割当てられた複写機2がホス トコンピュータ1へのアクセスを行う前に回線接続が可 能である。

【0030】この場合、1つのタイムスロットに割り当ちれた複字機2が定期的な通信を完了するまでに105秒を必要とし、次のタイムスロットに20秒食い込むととなる。したがって次のタイムスロットに到り当たしれた複字機2がホストコンピュータ1にダイヤルを行うと(ステップS14)、最初のダイヤル映に回線ピジーを検出することとなる。このタイムスロットに割り当たりが後にリダイヤルを行い(ステップS14)、いずれか一方がホストコンピュータ1に接続される。したがってこの場合も、ケカの選等機2が通信を完了するまでに要する事情である。他方の複なの場合である。他方の複なでは一方とでに要するまでに要するまでに要するまでに要するまでに要するまでに要する。であり間はタイムスロットの開始時間から105秒をである。他方の複写機2が通信を完了するまでに要する時間は、タイムスロットの開始時間から105秒をである。

【0031】このようにして各タイムスロットに割り当てられた復年機2がホストコンピュータ1にアクセスを 充了する時間提表で20秒ずつずれ込んでいくが、6 個目のタイムスロットの次に用意されている予備スロットによってこのずれた時間は吸収される。したがってホ ストコンピュータ1に割り込み通信があった場合、その 割り込み通信が20秒以行されば各複写機2は3回以 内のダイヤルで確実にホストコンピュータ1とアクセス することが可能であり、JATEの規格も満たすことと なる。

【0032】ホストコンピュータ1に対する割り込み通信が20秒以上あった場合には、1つのタイムスロット

に割り当てられた複写機2がそのタイムスロット内で3 回のダイヤルを行っても、ホストコンピュータ1にアク セスできないおそれがある。このような皆合、ホストコ ンピュータ1にアクセスできなかった複写機2は自動的 に予備スロットの時間帯において通信を行うように設定 されている。

【0033】図4に示すようなタイムスロットを設定した場合には、第1スロットに割り当て6れた複写機2が3回のダイヤルでホストコンピュータ1にアクセスできなかった場合、第1タイムスロットの時間帯を利用してホストコンピュータ1にアウセスを行う。この時、第6タイムスロットに割当て6れた複写機2によるずれ込み時間20秒を考慮して、第1タイムスロットに割合でのでである。10秒後にリダイヤルを行うように設定している。同様にして、第2タイムスロット、第3タイムスロット、第5タイムスロット、第5タイムスロット、第5タイムスロット、第5タイムスロット、第5タイムスロット、第5タイムスロット、第5タイムスロット、第5タイムスロット、第5タイムスロットに割り当て 5れた複写機2が3回のダイヤルでホストコンピュータ1にアクセスできなかった場合にはそれぞれ、445秒後、360秒後、275秒後、190秒後にリダイヤルを行うこととなる。

【0035】なお、この実施例において、通信時のダイ ヤルトーン検出時間及びダイヤル時間は固定値であるた め無視して考えている。また、回線ビジー検出のために 一定の時間を要するが、リダイヤルの間隔を30秒と設 定しており、回線ビジー検出時間がリダイヤル時間より も小さいため無視できるものとしている。本実施例で は、2台の複写機2が割当てられるタイムスロットの長 さが、(複写機2の内部時計に予測される最大誤差)+ (回線接続に要すると予測される最大接続時間+通信に 要すると予測される最大通信時間) * (割当てられた複 写機2の台数) + (回線接続に要すると予測される最大 接続時間) に設定されているため、割当てられた2台の 複写機2がタイムスロット内で効率良くホストコンピュ ータ1へのアクセスを行うことが可能となる。また、割 当てられたタイムスロット内でホストコンピュータ1へ の割り込み通信が入った場合であったも、各複写機2は 3回以内のダイヤルでホストコンピュータ1へのアクセ スが可能となり、最短時間でホストコンピュータ1との 通信を完了することが可能となる。さらに、割当てられ たタイムスロット内でアクセスが出来なかった場合で

も、予備スロットを利用してホストコンピータ1との通 何が可能であり、次のクイムスロットに割当てられた複 写機2のホストコンピュータ1へのアクセスを阻害する ことがなくなる。しかも3分以内に3回を超えるダイヤ ルを行うことが無くなり、JATEの規格を満たすこと ができる。

【0036】通信回線として公衆回線を利用した場合には、専用回線を敷設する場合に比してイニシャルコスト を低減でき、長期の工事期間を必要しない。また、1つ のタイムスロットに2以上の復写機2を割り当てること によって、各種写機2の内部時計に誤差が存在している 場合であっても、タイムスロット内におけるアクセスの 空白時間が少なくなり、通信効率の低下を避けることが できる。

【0037】 (他の実施例)

(a) 動蛇の実施例では、通信時のダイヤルトーン検 出時間及びダイヤル時間は固定値であるため無視して考 えている。各額写機2に関右のダイヤルトーン検出時間 及びダイヤル時間を考慮して、ホストコンピュータ1へ のダイヤルを行う時刻をこれらの時間分だり早めてダイ ヤルを行うたい設定することも可能である。

(b) ホストコンピュータ1のタイムスロット構成を 図8に示すようなテーブルにすることも可能である。

【0038】ここでは第1~第6のタイムスロットには それぞれ3台の複写機が割当てられている。各タイムス ロットに割当てられた複写機が順次ホストコンピュータ 1へのアクセスを行い、通信を完了するのに要する時間 は、回線接続時間を10秒未満、通信に要する最大通信 時間を20秒とすると、(10+20) *3=90秒で ある。これに複写機2の内部時計に予測される最大誤差 を15秒とすると105秒で3台の複写機の通信が完了 することとなる。ここでは最後にホストコンピュータ1 への通信を行う複写機2が割当てられたタイムスロット 内で3回のダイヤルを行うこととなる。ホストコンピュ ータ1への割り込み通信等の要因で3回のダイヤルを行 ってもホストコンピュータ1へのアクセスが出来なかっ た場合には、さらに20秒後にリダイヤルを行うとJA TFの規格を確たすことができなくなる。したがって、 この3回のダイヤルでホストコンピュータ1へのアクセ スが出来なかった場合には第6スロットの後に用意され ている予備スロットにおいてホストコンピュータ1への アクセスを実行させるように設定している。これより第 1~第6のタイムスロットはそれぞれ105秒に設定し ている。この場合、第6スロットに割当てられた複写機 2による通信時間のズレ込みが無くなるため、予備スロ ットは、複写機2の内部時計に予測される最大誤差、回 線接続に要すると予測される最大接続時間及び通信に要 すると予測される最大通信時間のみを考慮して45秒に 設定することができる。

【0039】第1~第6タイムスロットに割当てられた

複写機2が、ホストコンピュータ1へのアクセス時に回 線ビジーを検出した場合には、図9に示すようなリダイ ヤル間隔で再度ホストコンピュータ1へのアクセスを行 うこととなる。すなわち、1回目及び2回目のリダイヤ ル間隔は、各タイムスロットに共通であり、それぞれ回 線ビジー検出後20秒後にリダイヤルを行う。3回目の リダイヤルでは予備スロット内でホストコンピュータ1 へのアクセスを行うこととなり、第1スロット~第5ス ロットに割当てられた複写機2のリダイヤル間隔は、そ れぞれタイムスロット開始時刻から630秒後、525 秒後、420秒後、315秒後、210秒後となる。但 し、第6スロットに割当てられた複写機が直後に用意さ れた予備スロット内においてリダイヤルを行うと「AT Eの規格を満たすことができなくなる。したがってさら に次の予備スロット内においてホストコンピュータ1へ のアクセスを行うこととなる。したがって第6スロット 内に割当てられた複写機2が3回目のリダイヤルを行う 時間間隔はタイムスロット開始時刻から780秒後とな

【0040】4回以上のリダイヤルを行う場合には、会 類等機2が予備スロット内でのホストコンピュータ1へ のアクセスが出来なかった場合であり、さらに次の予備 スロット内においてホストコンピュータ1へのアクセス を行うこととなり、この場合前回リダイヤル時刻から6 ア5秒後にリダイヤルを行うこととなる。

(c) 割り当てられたタイムスロット及び予備スロットのデータを、複写機2の操作パネルから直接入力する、あるいは、RAMまたはROMに予め配像させておく構成としてもよい。

[0041]

【発明の効果】本発明によれば、画像形成装置が割当て られるタイムスロットの長さが、画像形成装置の内部時 計に予測される最大誤差、回線接続に要すると予測され る最大接続時間、通信に要すると予測される最大通信時 間及び割当てられた画像形成装置の台数に基づいて設定 されているため、割当てられた画像形成装置がタイムス ロット内で効率良く管理装置へのアクセスを行うことが 可能となる。また、割当てられたタイムスロット内で管 理装置への割り込み通信が入った場合であっても、各画 像形成装置は所定回数以内のダイヤルで管理装置へのア クセスが可能となり、最短時間で管理装置との通信を完 了することが可能となる。さらに、割当てられたタイム スロット内でアクセスが出来なかった場合でも、予備ス ロットを利用して管理装置との通信が可能であり、次の タイムスロットに割当てられた画像形成装置の画像形成 装置へのアクセスを阻害することがなくなる。しかも夕 イムスロットの長さを、内部時計の誤差、最大接続時 間、最大通信時間等に基づいて設定しているため、JA TEの規格を満たすことができる。

【0042】また、1つのタイムスロットに2以上の画

像形成装置を割り当てることによって、各画像形成装置 の内部時計に誤差が存在している場合であっても、タイ ムスロット内におけるアクセスの空白時間が少なくな り、通信効率の低下を避けることができる。

【図面の館単な説明】

【図1】本発明が採用される画像形成ネットワークの模 式図。

【図2】ホストコンピュータの制御ブロック図。

【図3】 複写機の制御プロック図。

【図4】本発明の一実施例に用いられるタイムスロット テーブルの説明図。

【図5】ホストコンピュータの制御フローチャート。

【図6】本発明の一実施例に用いられるリダイヤル間隔

管理テーブルの説明図。

【図7】 複写機の制御フローチャート。

【図8】他の実施例に用いられるタイムスロットテープ ルの説明図。

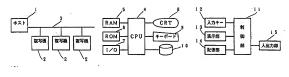
【図9】他の実施例に用いられるリダイヤル間隔管理テ ーブルの説明図。

【符号の説明】

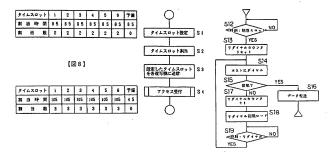
- 1 ホストコンピュータ
- 2 複写機
- 公衆回線
- CPU
- 11 制御部

[図1] [図2]

[図3]



[図7] [図4] [図5]



	ビジー放出し、2回 目のリディナル関係	ピリー検出3 回目の サダイナル開落	ビジー検告4官日駅 背のリデイヤル関係
#120+b	ピジー検点跳20分	ナイトスロット開始 から530秒間	
ДЗХО,	ピジー技術後30秒	ナイムスロット詞位 から445沙鉄	
M: 20,1	ピジー 神田味 10分	ナイトスロット開始 から310日後	
M4X0+1	ピジー装出換20秒	ナイムスロット開始 から376日鉄	
MEXUAL	ピジー装出後20秒	ナイトスロット制始 からしりの砂袋	松田リダイヤルから 678秒装
M6 20 , 1	ドルー貸出版10分	タイムスロット開始 からなるの分数	前回9ダイヤルから 676時間

	ピジー検出に、1日 日のリダイヤル別略	ピソー核出る選ぎの リグイヤル町駅	ビジー株出4回目日 路の1ダイヤル関係
感しスセット	ピター禁用指ェの砂		取回さぎくさんから むでも砂味
₩2×0+1	ピグー被追儺20秒	ナイムスロット開始 から5.2.5 世後	
# 1 X * , 1	ピジー検告級20分	タイムスロット開始 から4 2 0 分娩	
M420+1	ピター検由性20秒		利用リダイヤルから きでを分数
#820v1	ビジー検出数20秒	タイトスロ・ト間始 から210秒後	前回ッダイヤルから 675秒第
班 6 2 0 ヶト	ピジー特渉数20秒	タイムスロット開始 から780分泌	

フロントページの続き

(51) Int. Cl. 6

識別記号 庁内整理番号 Z FI

++46+=-46+66--

H 0 4 N 1/32 (72)発明者 稲中 裕之

大阪市中央区玉造1丁目2番28号 三田工

業株式会社内

(72)発明者 正井 克典

大阪市中央区玉造1丁目2番28号 三田工 業株式会社内

-9